PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number:

04-111554

(43)Date of publication of application : 13.04.1992

(51)Int.Cl.

H04L 1/18

(21)Application number : 02-230004

(71)Applicant: SHIMADZU CORP

(22) Date of filing:

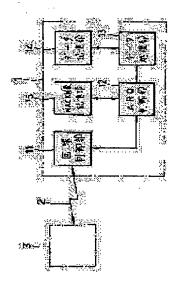
30.08.1990

(72)Inventor: KUWABARA TAKASHI

(54) ARQ COMMUNICATION SYSTEM

(57) Abstract:

PURPOSE: To improve the transmission efficiency by fractionizing original data to transmit data again at the time of receiving a retransmission request continuously a prescribed number of times. CONSTITUTION: A terminal machine 1 is provided with a line control part 11, an ARQ control part 12, a data processing part 13, a data storage part 14, and a NACK frequency storage part 15. The ARQ control part 12 performs division of data to blocks, data error discrimination, fractionization of data blocks, and transmission and reception of a confirmation (ACK) signal and a retransmission request (NACK) signal. When the NACK signal is received continuously a prescribed number of times, the transmission state is judged to be bad, and the transmission side fractionizes original data to retransmit data, and the volume of this retransmission data is smaller than the original block data volume. Thus, a probability of normal transmission is raised to improve the transmission efficiency.



LEGAL STATUS

Date of request for examination

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japan Patent Office

⑩ 日本 国特許庁(JP)

①特許出願公開

母公開特許公報(A) 平4-111554

®Int. CI.

缺別記号

庁内繁理番号

❸公開 平成4年(1992)4月13日

H 04 L 1/18

7189-5K

審査請求 朱晴求 請求項の数 1 (全4頁)

匈発明の名称

A R Q通信方式

②特 頭 平2-230004

❷出 頭 平2(1990)8月30日

@発明者 桑原

京都府京都市中京区西ノ京桑原町1番地 株式会社島津製

作所三条工場内

句出 願 人 株式会社島庫製作所

 京都府京都市中京区西ノ京桑原町1番地

明 福 塔

し、発明の名称

ARQ通信方式

2、特許請求の範囲

(1) 一方の装置から他方の装置へ伝送回線を介 してデータを送信し、前配他方の装置で受信した データの誤り 判別をデータブロック 毎に行い、 データに振りがあると再送要求を前配一方の装置 に送信し、再送要求を受けた一方の装置がデータ を再送信するARQ 単信方式において、

前紀一方の敏視で再送要求を選続して所定国数 受信した場合、再送要求された元のデータを和分 化して分割して再送信するようにしたことを特徴 とするARQ連信方式。

3. 発明の詳細な説明

(イ) 塵楽上の利用分野

この発明は、伝送効率を向上し得るARQ通信 方式に関する。

(ロ)世来の技術

手者を適信等の分野で、例えば無額適信回線等、

比較的回線状態の形い回線を用いて、一方の設置から他方の装置へデータを伝送するのに伝送館をを向上させるためにARQ(Avtomatic Repeat Receast) 退信方式を提別することが提案されている。このARQ 環管方式は、一方の装置(送名で、の、からはすべきでし、他方の装置(送名 関コードを付して送信し、他方の装置(段)で受信したデータをプロック毎に誤り割別し、誤りがなければACK(確認)信号を送信例に送るようにしている。

(ハ) 発明が解決しようとする課題

上記した従来のARQ通信方式では、受信個で 契り有の判別がなされ、NACK信号を送信例に 送信した場合、このNACK信号を受けて送信例 は、元のデータを再送する。しかし、回線が無線 伝送回線等で促送状態が協論に輝い場合は、ブ ロックデータが大きいと、「ブロックを完建に伝 送することが困難なことがあり、受信例より何回 もNACK信号を送り、送信例は何回も同じブ ロックデータを再送することになり、著しく伝送。 効率が悪化することがある。

この発明は、上紀問題点に署目してなされたものであって、伝送状態が悪い場合でも比較的伝送 効率を確保し得るARQ通信方式を提供すること を目的としている。

(二) 緑題を解決するための年段及び作用

この発明のARQ通信方式は、一方の装置から 他方の装置へ伝送回線を介してデータを送信し、 前記他方の装置で受信したデータの誤り判別を データブロック毎に行い、データに誤りがあると 再送要求を前記一方の装置に送信し、再送要求を 受けた一方の装置がデータを再送信する連信方式 において、前記一方の装置で再送要求を運続して 所定回数受信した場合、再送要求を現た元のデー タを細分化して分割して再送信するようにしている。

このARQ連絡方式では、高送要求(NACK 信号)を所定回数、連続して受信すると、伝送状態が悪いものであるとして、近核側は元のデータ

は、データのブロック化、データの限り判別、 データブロックの細分化、ACK信号、NACK 信号の送出と受信を行う。データ処理部13は通 信制御以外の処理を行う。例えば、手書き遠信箱 末義の場合、ファクシミリデータの符号化、パソ コンデータの処理等を行う。NACK回敷記憶部 15には連続して受信したNACK国数を記憶す る。データ記憶部14には、伝送データが記憶さ れるが、送信時は、ARQ関雑部12で、第3図 に示すように、ブロック化される。ブロックデー タは細分化ピット(A)、ブロック番号(B)、 情報(『》、緒正用ピット(『)から構成されて いる。細分化ピットは、元々のデータを細分化し てフレーム化したブロックか、そうでないかを区 別する。プロック番号は、送信データのプロック 名に付せられるシリアル番号である。情報は、伝 送すべき絶データである。横正用ビットはフレー ム(プロック)として誤りがないかをチェックす るための付加ピットである。例えば全データを多 項式で制算して、その余りを付加する等である。

をさらに紹分化して分割してデークを再送する個分化されたデータは当然元のブロックデータより少ないデータ盤のブロックなので、 それまでよりも、正常に伝送し得る韓率が高くなり、 伝送効率が向上する。

(ほ) 実施例

以下、実施例により、この発明をさらに詳細に 説明する。

第2図は、この発明が実施される通信システムの指来機のブロック図である。 境末鉄1 は回線制御部11、ARQ制御部12、データ処理部13、データ配性部14、及びNACK図飲配性部15とを備えている。 この稿末概1は、 過信回線 2 で相手方の端末機1と同様の情点のものである。 連信回線2 は有縁のアナログ回線あるいはデジタル・回線であってもよいし、無線過信回線であっても

回線制御部11は、穏々な過信屈線2への接合 (インタフェース) 部である。ARQ剛御部12

次に、実施例端来観1の送信動作を第1図に示すフロー図により説明する。

動作がスクートすると、先ずプロック番号1のプロックデータB、が返信される(ステップSTI)。送信後、NACK信号か、ACK信号が相手方より返送されて来るのを神機する(ステップST2、ST3)。ACK信号が受信されると、今回の送信デークが相手方に正常に受信されたことになり、プロック番号を示す変数のを1インクリメントして、a~2とし(ステップST4)、ステップSTIに戻り、次のプロックのデークBェを送信する。

一方、データ送信中にNACK信号を受信するステップST2の制定がYESとなり、次のステップST5でNACK信号に受信屋敷を示す変数NをIインクリメントし、N-1とし(初期状態でN-0)、続いてN-3か利定する(ステップST6)。解初はN-(であり、判定NOであるから、元のブロックデータを相手方に再送し(ステップST2に戻る。伝

特周平4~131554 (3)

NACK信号が1回あるいは2回受信された後、ACK信号が受信されると、細分化データ再送処理に移る前に、ステップST2の制定、ステップST3の制定YESとなり、ステップST4で変数カが1インクリメントされて、ステップST1に戻り、次のプロックデータの送信に移る。

次に、細分化データの異送処理の具体例につい

て説明する。今、伝送中の通常のブロックデータ を第4因のaに示すものとする。通常のプロック データなので、細分化ピットが *0 * 、プロック 寄号が1、伝送すべき情報が1、、 f z 、 l 。、 J. である。このブロックデータを送信中に、N ACA信号の受益が連続して3回となると、次に 部分化データ再送処理に移る。先ず、第4図の b に示すように、個分化ピットを"」"とし、プロ ック番号は1とし、情報として元のデータの情報 を4分割し、1,のみを伝送する、この部分化さ れたデータが正常に受信されると、第4回のcに 示す、次の細分化データを送信する。この細分化 データは、舞分化ピットが"1"のままであり、 プロック番号が2、情報は分割されたしょのみと なる。この細分化されたデークも正常に受信され ると、以下同様にして第4図のd、cに示す細分 化デークが順次再送される。相分化データの国送 に対し、NACK信号が返送されると、その部分 化データをさらに再送することになる。細分化 データの再送状態から、適常のブロックデータの

送信状態に関す場合は、第4回の「に示すように、 個分化ピットを"0"に戻し、プロック番号を、 第4回のaのプロックデータのプロック番号1に、 続く2とし、情報も11、! い、! い、」。と データ景の大きいものとする。

なお、上記実施例において、細分化データ報送 処理に移るNACK個号の受傷回数をN=3とし ているが、本発明はもちろんこの値に限るもので はなく、システム状況に応じ、N=1あるいはN =2、またはNを4以上としてもよい。

(へ) 発明の効果

この発明によれば、再送製水を途枕して所定國 散受信すると、元のデータを揮分化して分割して 再送信するようにしているので、回線状態が劣悪 になれば、その分、デーク量を確かくして伝送で き、データ毎の再送要求が発生する確率を減らす ことができ、結果として、伝送効率を向上できる。 4. 図面の簡単な説明

第1図は、この発明の実施例遺信システムの症 末線の送信動作を説明するためのフロー図、第2 図は、実施例過程システムの構成を示すプロック図、第3図は、同過保システムの検末機より通信されるプロックデータのフォーマットを示す図、第4図は、同端末機の紹介化データ系送処理を説明するためのプロックデータ、細分化データのフォーマットを示す説明図である。

1 · 3 :豬未被、2 : 通信關線、

I2:ARQ朝韓部、

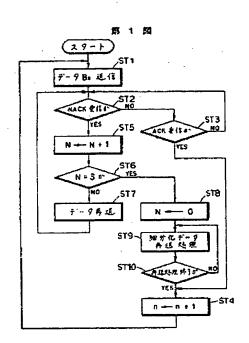
15:NACK回数記憶部。

特許出願人 代理入 弁理士

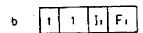
株式会社島建製作所

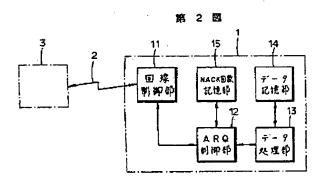
中村走位

转周平4-111554(4)

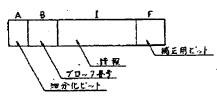








第 3 図



-348-